欠陷答理情報再 4 開始

EUROPEAN PATENT OFFICE

Patent Abstracts of Japan

PUBLICATION NUMBER

2002245723 30-08-02

PUBLICATION DATE APPLICATION DATE

19-02-01

APPLICATION NUMBER

2001041328

APPLICANT: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD:

INVENTOR: KATO SATOSHI:

INT.CL.

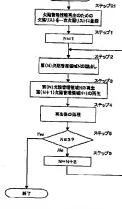
: G11B 20/12 G11B 7/004 G11B 20/10

TITLE

: DEFECT MANAGEMENT

INFORMATION REPRODUCING

METHOD



ABSTRACT: PROBLEM TO BE SOLVED: To reproduce defect management information from a defect management area in time shorter than the time required by a conventional defect information reproducing method by eliminating the track jump of the program searching of the defect management area generated at the time of reproducing the defect management information from a plurality of adjacent defect management areas.

> SOLUTION: A defect list for reproducing the defect management information from the defect management area is provided and the defect list is registered to a primary defect list to which the address of a defect found at the time of initialization is registered (step 21). Or, it is registered to a secondary defect list to which the address of the defect found while recording information and the alternating address are registered. By using the primary defect list or the secondary defect list, the defect management information is simultaneously reproduced from a plurality of the adjacent defect management areas (step

COPYRIGHT: (C)2002,JPO

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出職公開番号 特開2002-245723 (P2002-245723A)

(43)公開日 平成14年8月30日(2002.8.30)

(51) Int.Cl.7	識別配号	ΡI	テーマコート*(参考)
G11B 20/12		G 1 1 B 20/12	5D044
7/004		7/004	A 5D090
20/10		20/10	C

審査請求 未請求 請求項の数3 〇L (全10頁)

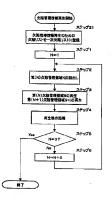
-		
(21)出願番号	特顧2001-41328(P2001-41328)	(71)出題人 000005821
(22)出顧日	平成13年2月19日(2001.2.19)	松下電器産業株式会社 大阪府門真市大字門真1006番地
		(72)発明者 加藤 論
		大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器
		産業株式会社内
		(74)代理人 100097445
		弁理士 岩橋 文雄 (外2名)
		Fターム(参考) 5D044 AB01 AB05 AB07 BC06 CC06
		DE12 DE62 DE64 DE66 EF05
		FC18
		50090 AA01 BB04 CC04 DD03 FE11
		FF21 FF27
		11011111

(54) 【発明の名称】 欠陥管理情報再生方法

(57)【要約】

【課題】 近接する複数の欠陥管理領域から欠陥管理情報を再生する際に、発生していた欠陥管理領域の頭出しのトラックジャンプを削除し、従来の欠陥情報再生方法よりも知い時間で、欠陥管理領域から欠陥管理情報を再生する。

【解決手段】 欠陥管理類域から欠陥管理情報を再生するための欠陥リストを傷えて、この欠陥リストを、初期 化炉に発見された欠陥のアドレスを登録した一次欠陥リストをできない。 「一般で発見された欠陥のアドレスとその交替アドレスとを登録すること欠陥リストを受けることの一次企削リストをにこ次欠陥リストを明れて、近捨する複数の欠陥 管理領域から一度に欠陥管理情報を再生する(ステップ3)。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の欠解管理領域を有する記録媒体から欠陥管理情報を再生する方法であって、前記の探管理 情報を再生する方法であって、前記の探管理 情報を再生するための欠陥リストを備え、前記記録媒体 の初期化時に発見された欠陥のアドレスを登録する一次 欠陥リストに前記欠陥リストを登録し、前記一次欠陥リ ストを用いて前記欠陥りよりを登録し、前記一次欠陥リ ストを用いて前記欠陥買用情報を再生することを特徴と する欠陥管理情報再生方法。

【請求項2】 複数の欠陥管理領域を有する記録媒体から欠陥管理情報を再生する方法であって、前部反発管理 情報を再生する方法であって、前部反発管理 情報を再生するための欠陥リストを備え、前部記記録媒体 に情報を記録中に発見された欠陥のアドレスと前記欠陥 を交替させた交替たアドレスを登録する二次欠陥リスト に、前記欠陥リストを登録し、前記二次欠陥リストを用 いて前記欠陥望情報を再生することを特徴とする欠陥 管理情報用生方法。

【請求項3】 欠陥管理情報を再生するための欠陥リストを複数備えることを特徴とする請求項1または請求項 2記載の欠陥管理情報再生方法。 【発明の詳細で説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、光ディスクのよう な、複数の欠陥管理領域を有する記録媒体から欠陥管理 情報を再生する欠陥管理情報再生方法に関するものであ る。

[0002]

【従来の技術】周知のように光ディスクのような高密度 記録媒体は、回転する光ディスクに対し、その概略径方 向に移動する光ビックアップによる光ビームを照射して その反射の程度から情報を再生し、またその光ビームの 照射強度によって循縦を記載するものである。このよう を記録媒体を用いて情報の配線再生を行う装置あるいは 再生のみ行う装置等では、光ビックアップ形動手段 を開力し光ビックアップを径方向に動かす(トラッキン グやトラッジシャンプ)。

[0003] さて、記録媒体上のどの位置に、記録ある いは再生に支陸が生じる欠陥があるかを示す欠陥容理格 報は、記録媒体に記録されている情報を再生するために 必要な逗製件報である。そのため、記録媒体上に複数の 欠陥管理領域を設けて、同一内容の欠陥管理信報を多重 記録するのが一般的である。

[0004]記録媒体に記録されている情報を再生する ためには、まずこの複数の大解管理領域からな解管理情 報を全て再生し、生た欠解管理情報をもとにして、 この記録媒体から情報を再生するための欠陥リストを作 成する必要がある。

【0005】以下、DVD-RAM規格Version 2.0に規定されている光ディスクを記録媒体の例にと り、従来の欠陥管理情報再生方法について説明を行う。 図10はこの規格で規定されているデータ領域、欠縮管理領域のレイアウト図である。図10のDMAと記載されている協力や保管管理領域がある。この規格では4つの欠陥管理領域があり、そのうちの2つの欠陥管理領域が光ディスクの内間側に、残りの2つの欠陥管理領域1と第2欠略管理領域2との間には2ブロック分の予備領域1と第3个の標準領域2との間には2ブロック分の不修管理領域1を持ち、があるだけで、この2つの欠修管理領域1を第4欠陥管理領域2との間には4ブロック分の予備領域(第2予備領域とおす)があるだけで、第3欠陥管理領域3と称す)があるだけで、第3次陥停理領域3と第4欠陥管理領域4との間には4ブロック分の予備領域(第2予備領域後2と前は10年間が表すがあるだけで、第3次陥停理領域3と第4欠陥管理領域4も近接している。

【9006】従来の欠陰管理情報再生方法の処理手順を示すフローチャートを図12に示す。図12を参照しながら、従来の欠陥管理情報の動格を説明する。まず、ステップ17を執効に再生する第1欠陥管理領域1を指定する。次に、ステップ2代能だされた第1欠陥管理領域1を指定する。次に、ステップ2代能で計算された第1欠陥管理領域1から欠陥管理情報の再生を行い、ステップ4で再生した次陥管理情報の再生を行い、ステップ5次管での欠陥管理情報の再生を行い、ステップ5次ででの欠陥管理領域から欠陥管理領域があり、全での欠陥管理領域から欠陥管理領域があり、全での大路管理の域があり、企びの大路管理領域があり、などの大路では、不同生が接了していば、不保管関情報再生型進於了する。まだ、全ての情報を再生していない場合には、ステップ6に移り、次の欠陥管理領域を指定して、ステップ2に移り、次の欠陥管理領域を指定して、ステップ2年2を表して、ステップ2年2年2を表して、ステップ2年2年2年2年2年2年2月26年3月12年3月12日に対する。まだ、全ての情報を再生していない場合には、ステップ2年2年2年2年2年2月2日12日に対する。まだ、全ての情報を再生していない場合には、ステップ2年2年2月2日に対している。

【007】図11は、図12に示したフローチャート に従って、光ディスクから欠陥管理情報を再生する動作 を行った時の、光ピックアップの動きを示した図であ る、この図を用いて、従来の欠陥管理情報再生方法で欠 解管理情報を再生した場合の光ピックアップの動きを説 明する。

【0008】まず内周側に配置されている第1欠路管理 領域1に光ピックアップを移動させ、第1欠路管理領域 力から欠路管理情報を再生し、再生後の処理を行う。こ の時の光ピックアップの動作は図11の第1欠路管理領域10両生と記載している部分であり、内周側から外周側に向かって動作している。この処理は、図12のステップ2,3,4に相当する。

【0009】第1欠階管理機制1の再生が終了した時点では、光ビックアップは第2次階管理領域と以降に進んでしまっているので、第2次階管理領域と関係に進んでしまっているので、第2次階管理領域との第11と行うために、一旦トラックジャンプをして光ビックアップを内閣側に戻す。この処理が図12のステップでとて経営工程は2の第11とが完了した後、図12のステップ3、4に相当する第2次階管理領域2の再生、および再生後の処理を行う。この時の光ビックアップの動料は図11の第2次階管理領域2の再生と記載し

ている部分であり、トラックジャンプによる頭出しで一 旦内周側に戻り、トラックジャンプ完了後は内周側から 外周側に向かって動作している。

【0010】 次に、図12のステップ2に相当する第3 大峰管理順域3の期出しを行うが、第3次管理順域3 の場合を表したいるため、ことでは2一分動作を 行う。第3次障管理領域3の期出しが完了した後、図1 2のステップ3、4に相当する第3欠降管理領域3のアップ よ、および再生後の処理を行う。この時の光とのアップ での動作は図11の第3次陥管理領域3の再生と記載している部分であり、シーツによる頻出し完了後は、内間 側から外周側で向かって動作している。

【0011】次に、図12のステップ2に相当する第4 欠陥管理領域4の頭出しを行うが、第3欠階程理領域3 の興生が終了した時点では、光ビックアップは第4欠陥 管理領域40頭出しを行うために、一旦トラッグジャンプ をして光ビックアップを内周頭に戻す。第4欠陥管理域40頭出しを行うために、一旦トラッグジャンプ 域40頭出しが売了した後、図12のステップ3、4に 相当する第4欠陥管理領域4の再生、および再生後の処 理を行う。この時の光ビックアップの動作は図11の第 4欠陥管理域40両生とファップの動作は図11の第 4欠陥管理域40両生と対している部分であり、トラックジャンプによる頭出して一旦内間に戻り、頭出し 完了後は7両側即から外周側に向かって動作している。 [0012]

【発明が解決しようとする課題】記録媒体に記録されて いる情報を再生するためには、まず複数の欠略管理領域 から欠陥管理情報を全て再生し、再生した欠陥管理情報 をもとにしてこの記録媒体から情報を再生するための欠 陥りストを作成する必要がある。使って、欠陥管理情報 の再生に要する時間は初期起動の時間に影響することに なる。

【0013】上途したように従来の欠陥管理情報再生方法では、第2欠障管理領域とから 法では、第2欠障管理領域とと第4欠雇管理領域もから 欠陥管理情報を再生する際。専用しのために、一旦光ビ ックアップを内周側に戻すためのトラックシャンブが発 生し、その分時間を要して欠陥管理情報再生の時間が長 くなるという選駆があった。

【0014】本発明は、この従来の問題点を解決するもので、複数の近接する欠陥管理領域から欠陥管理領域の再生する際に発生していたび陪管理領域の顕出しのためのトラックジャンプを削除し、欠陥管理情報再生時間の短縮をはかることを目的とする。

[0015]

【課題を解決するための手段】この目的を連成するため に、 木発明の欠陥管理情報再生方法では、欠難管理情報 を再生するための欠陥リストを増え、記録能や初期化 時に発見された欠陥のアドレスを登録する一次欠陥リスト、または、記録媒体に情報を記録中に発見された欠陥 のアドレスを登録する一次でないます。 のアドレスを交替させた交替をアドレスを登録する一次 欠陥リストにこの欠陥リストを登録し、この一次欠陥リストまたは二次欠陥リストを用いて複数の近接する欠陥 管理領域から一度に欠陥管理情報を再生する。

【9016】これによって、欠陥管理領域の頭出しのためのトラックジャンプを削除できるので、新たな制御手段の追加なして、従来の欠陥管理情報再生方法よりも短い時間で欠陥管理情報を再生し、初期起動時間を短縮することができる。

[0017]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態について、関西を参照しながら詳細に設明する。以下の実施の 形態の説明において、記録媒体としてDVD一RAM規 格Version2、0と規定されている光ディスクを 例にとって説明する。

【0018】実施の形態の説明の前にDVD-RAM規格Vers.10n2.0に規定されている光ディスクから情報を再生する際の動作について簡単に説明しておく。

【0019】この光ディスクからの情報再生は、一次欠 陥リスト、二次欠陥リストを参照しながら行われる。 一 次欠陥リストとは、光ディスクの初期化時に発見された 欠陥に対して、その欠陥のアドレスをセクタ単位で登録 するリストである。この一次欠陥リストは欠陥管理領域 に記録されている。また、二次欠陥リストとは、光ディ スクに情報を記録している際に発見された欠陥に対し て、その欠陥のアドレスと欠陥を交替させた交替先のア ドレスを登録するリストである。この二次欠陥リストは セクタ単位ではなく、光ディスクへの記録の単位である ブロック(16セクタ)単位で登録されており、一次欠 陥リストと同様に欠陥管理領域に記録されている。ま た、この二次欠陥リストには、SLRという情報も同時 に配置されている。このSLR情報は欠陥のアドレスに 記録すべき情報が交替されたかどうかを示す情報であ り、このSLR情報がOの時には、情報は正常に記録で きる別の場所に交替して記録され、欠陥ブロックのアド レスと交替先ブロックのアドレスが二次欠陥リストに記 録されている。SLR情報が1の時には、交替は行われ ず、情報は欠陥ブロックの次の正常に記録できるブロッ クに記録され、二次欠陥リストには欠陥ブロックのアド レスだけが記録されている。

【0020】この光ディスクから情報を再生するには、まず欠陥管理預想から欠陥管理情報を再生し、再生したなな管理情報から火焔管理情報を再生し、正次欠陥リストを作成する。情報再生時には一次欠陥リスト、二次欠陥リストを参照しながら再生を行う、再生しましまうとする情報のドレスが少なが陥りストに登録されている場合は、その登録されているアドレスのセクタは読み出しを一時砕止して、次のセクタから読み出しを再開して再生を行う、再生しようとする情報のアドレスが一次欠陥リストに登録されている場合は、まずSLR情報を参照して

SLR情報が0の場合は、その欠陥プロックではなく、 登録されている交替化プロックから情報の再生を行う。 SLR情報が1の場合は、欠陥プロックで再生を一時停止して、次のプロックから再生を行う。

【0021】このように、DVD-RAM規格Vers 10n2.0に規定されている光デスクから情報を再 生するためには、一次欠陥リストを使用して再生動作を セクタ単位で停止させたり、二次欠陥リストを使用して 再生するブロックアドレスの突線を行う、あるいは登録 されているブロックで再生を停止して次のブロックで再 生を再開したりする必要がある。

【0022】この一次欠陥リスト、二次欠陥リストは欠 陥管理領域に記録されている欠陥管理情報から作成する ため、欠陥管理領域から欠陥管理情報を再生する時には 一次欠陥リスト、二次欠陥リストは全く使用されていな い。

【0023】(実施の形態1)図2は本発明の実施の形態1の欠階率理情報再生方法の処理手順を示すフローチャートである。また図1は、図2に示す処理手順にいた場合の、光ピックアップの動きを示した図であり、図3は図2のステップ21で使用する一枚次陥りストである。

【0024】以下、この図1、図2、図3を用いて、本発明の実施の形態1の動作について説明する。

【0025】図1において、1、2、3、4は第1,第 2、第3及び第4欠陪管理領域。5はデーク領域。6、 7、8、9は第1,第2,第3及び第4号信電域であ る。これらの領域は図10のように配置されており、第 1欠陪管理領域1と第2欠陪管理領域2、第3欠陪管理 領域3と第4欠陪管理領域4はそれぞれの間に2プロッ 分分の第1子偏領域6、4プロック分の第2号偏領域7 が配置されているだけで近接している。

【0026】まず、この近接している第1欠陥管理領域 1と第2欠陥管理領域2の間の第1予備領域6と、第3 欠陥管理領域3と第4欠陥管理領域4の間の第2予備領 域7を、それぞれ欠陥領域と見なして、欠陥管理領域か ら欠陥管理情報を再生するための欠陥リストとして一次 欠陥リストに登録する。この一次欠陥リストは図3のよ うになる。この処理が図2のステップ21に相当する。 【0027】次にステップ1で最初に再生する第1欠陥 管理領域1を指定する。ステップ2に移行し、指定され た第1欠陥管理領域1の頭出しを行う。 ステップ3で指 定された欠陥管理領域の再生を行うが、ここでは一次欠 陥リストを参照して、指定された第1欠陥管理領域1と その次の第2欠陥管理領域2の2つの欠陥管理領域から 合計4プロック分の欠陥管理情報を再生するように指示 を行う。第1欠陥管理領域1から欠陥管理情報を2ブロ ック分を再生した後、次の第1予備領域6のアドレスは 全て一次欠陥リストに登録されているため、ここでは再 生が一次停止される。第1子備領域6を通過して次の第 2 欠略管理領域2に入ったところで、再生が再期され、 第2 欠陥管性領域2から欠陥管理情報が2 ブロック分再 生される。ステップ4 に移り、再生した欠陥管理情報の 格納、ホストとのコマンド送受信等の再生後の処理を行 う。

【0028】 次にステップ5に移り、全ての欠倍管理領域から欠陥管理領域を再生したかどうかをチェックする。全ての欠陥管理領域から欠陥管理情報の再生が終了していれば、欠陥管理情報再生処型は終了する。まだ、全ての情報を再生していない場合には、ステップ6に移り、次に再生する欠陥管理領域を指定する。ただし、ファップ2、ステップ3、ステップ4の実行で2つの欠陥管理領域から欠陥管理情報の再生を行っているので、次に再生する欠陥管理領域3になる。

【0029】続いて図1を用いて、本発明の実施の形態 1の欠陥管理情報再生方法のフローチャートに従って、 光イスクから久陥管理情報を再生する動作を行った時 の光ピックアップの動きを説明する。

【0030】国2のステップ21で一次次陥リストを登 参した後、内周側に配置されている第1欠陥管理領域1 に光ビックアップを移動させる。これが図2のステップ 2に相当する。第1欠陥管理領域1から欠陥管理情報 再生し、一次欠陥リストを参照して第1予備報金を再 年停止して運動し、第2欠陥管理環境2から応管理情 積の再生を再開する。その後、再生徐の処理を行う。こ の時の光ビックアップの動作は図1の第1、第2欠陥管理 電質域1、20両生と記載している部分であり、内局側 から外周側に向かって動作しているだけであり、第1欠 陥管理域は1から第2欠陥管理領域2へ行く時にもトラ マンアップ3、4に相当する。

【0031】第1、第2欠陥管理領域1、2の再生が終 了すると、次に指定する欠陥管理領域を第3欠陥管理領 域3に指定し、図2のステップ2に相当する第3欠陥管 理領域3の頭出しを行う。第3欠陥管理領域3は外層部 に配置されているため、ここではシーク動作で頭出しを 行う。第3欠陥管理領域3の頭出しが完了した後、図2 のステップ3.4に相当する第3、第4欠陥管理領域 3、4の再生、および再生後の処理を行う。ここでも第 3欠陥管理領域3から欠陥管理情報を再生し、一次欠陥 リストを参照して第2予備領域7を再生停止して通過 し、第4欠陥管理領域4から欠陥管理情報の再生を再開 する。この時の光ピックアップの動作は図1の第3、第 4欠陥管理領域3、4の再生と記載している部分であ り、シークによる頭出し完了後は、内周側から外周側に 向かって動作しており、第3欠陥管理領域3から第4欠 陥管理領域4へ行く時にもトラックジャンプ等は発生し ていない.

【0032】従来の欠陥管理情報再生方法では、欠陥管

理領域からの欠陥管理情報の再生はそれぞれの欠陥管理 領域権に個別に行われており、そのために、第2欠陥管 理領域2、第4欠陥管理領域4から欠陥管理情報を再生 する際に、頭出しのため一旦トラックジャンアをして、 光ビックアップを内側に移動させる必要があった。

【0033】上述したように本発明の実施の形態1の欠陥管理情報再生方法では、近接する第1次階階短額域2と間の第1子情報域2の間の第3子情報域6と第3欠陥管理領域2の間の第3子情報域6と第3欠を、それぞれ欠陥領域と見なして、欠陥管理情報6と同じ、欠陥管理情報を見なして、欠陥で可以2年後である。そして、この一次欠陥りストを参照しながら欠陥で理情報の再生を行うことで、従来の欠陥管理情報再生方法で発生していた第2次階階短鏡域

2、第4欠陥管理領域4から欠陥管理情報を再生する際の頭出しのためのトラックジャンプを削除することができ、従来よりも短い時間で欠陥管理情報を再生し、初期起動時間を短縮することができる。

[0034] (実施の形態2)次に本発明の実施の形態 2について説明する。図4は本発明の実施の形態2の欠 総管監情報再生方法の処理手順を示すフローチャートで ある。また、図5は図4のステップ41で登録される二 次欠陥リストである。

【0035】以下、この図4、図5を用いて、本発明の 実施の形態2の動作について説明する。 【0036】本実施の形態2では、近接する第1欠陥管

理領域1と第2次陪管理領域2の間の第1子儒領域6 と、第3次陪管理領域3と第4次陪管理領域4の間の第 2子強領域25 それぞれ次配領域と見なして、欠陥管 理領域から欠陥管理情報を再生するための分階リストと して二次次階リストに登録する。この二次欠陥リストは 図5のようになる。ここでは交替の有無を示すらしR情 報は1として登録する。

【0037】まず、図4のステップ41で二次欠陥リス トを登録する。次にステップ1で最初に再生する第1欠 陥管理領域1を指定する。ステップ2に移行し、指定さ れた第1欠陥管理領域1の頭出しを行う。ステップ3で 指定された第1欠陥管理領域1の再生を行うが、ここで は二次欠陥リストを参照して、指定された第1欠陥管理 領域1とその次の第2欠陥管理領域2の2つの欠陥管理 領域から合計 4 ブロック分の欠陥管理情報を再生するよ うに指示を行う。第1欠陥管理領域1から欠陥管理情報 を2ブロック分を再生した後の次の第1予備領域6の2 ブロック分のアドレスは二次欠陥リストにSLR情報1 で登録されている。二次欠陥リストを参照して、ここで は再生が一次停止される。第1子備領域6を通過して次 の第2欠陥管理領域2に入ったところで、再生が再開さ れ、第2欠陥管理領域2から欠陥管理情報が2プロック 分再生される。ステップ4に移り、再生した欠陥管理情 報の格納、ホストとのコマンド送受信等の再生後の処理 を行う。

【0038】次にステップ5に移り、全ての火焔管理領域から欠陥管理領域から大路管理情報を再生したかどうかをチェックする。全ての火路管理領域から欠陥管理情報再生が終了していれば、欠陥管理情報再生処理は終了する。まだ、全ての情報を再生していない場合には、ステップ6に移り、次に再生する欠陥管理機域を接定する。ただし、ステップ2、ステップ3、ステップ4の実行で2つの欠陥管理機があり事とそ行っているので、に再生する欠陥管理領域の再生を行っているので、に再生する欠陥管理領域は、第3欠陥管理領域とにな

【0039】図4に示す実施の形態2の欠陥管理情報再生方法のフローチャートに従って、光ディスクから欠陥 管理情報を再生する動作を行った時の、光ピックアップ の動きは図1のようになり、実施の形態1の場合と同じ であるので、ここでは説明を省略する。

【0040】後来の欠陥管理情報再生方法では、欠陥管 理領域からの欠陥管理情報の再生はそれぞれの欠陥管理 領域均年に翻訳で行われていた。そのため、第2欠陥管理 領域2、第4欠陥管理領域4から欠陥管理情報を再生す る際に顕出しのために、一旦トラックジャンプをして、 光ビックアップを内側に夢載させる必要があった。

【0041】本発明の実施の形態2の欠陥管理情報再生 方法では、近接する第1以降管理情報上と第2欠階管理 領域20間の第1千備領域6、第3欠階管理領域3と 第4欠解管理領域40間の第2千備領域7を、それぞれ 下解領域と見なして、欠陥管理領域から欠陥管理情報を 再生するための欠陥りストとして二次欠陥りストを8 取しなが今欠陥管理情報を再生を行うことで、従来の欠 陥しなが今欠陥管理情報を再生を行うことで、従来の欠 陥管理情報再生方法で発生していた第2欠陥管理領域

2、第4欠陥管理領域4から欠陥管理情報を再生する際の頭出しのためのトラックジャンプを削除することができ、従来よりも短い時間で欠陥管理情報を再生し、初期
起動時間を短縮することができる。

【0042】 (実施の形態3) 次に本発明の実施の形態3について説明する。図6は本発明の実施の形態3の欠略管理情報再生方法の処理手順を示すフローチャートである。また、図7は図6のステップ61で登録される一次欠陥リストである。

【0043】以下、この図6、図7を用いて、本発明の 実施の形態3の動作について説明する。本実施の形態の 処理手順は、前述の実施の形態1の処理手順と使用する 一次欠陥リストの内容と、その一次欠陥リストの登録の タイミングが異なるのでこの点について歌明を行う。

【 0044】本実施の形態3では、近接する第1欠階管 理領域1と第2欠陥管理領域2の間の第1千備領域6を 70陥領域と見なして、欠陥管理領域から欠陥管理情報を 再生するための1つ目の欠節リストとして準備し、同様 に近接する第3欠階管理領域3と第4欠陥管理領域4の 間の第2予備領域7を欠陥領域と見なして、欠陥管理領域から欠陥管理情報を再生するための2つ目の欠陥リストとして準備しておく。

(0045) 題のステップ1で第1欠解管理機械1からの再生を指定した後、ステップ61で、1つ目の欠階 リストを一次欠陥リストを表する。この登場された一次欠陥リストは図7(a)に示す内容である。ステップ 2、ステップ3、ステップ4、ステップ5、ステップ60融作については、前述の実施の形態1と同様である。ステップ6に移り、次に再生する第3欠解管理機械3を指定する。ステップ6に移り、次に再生する第3欠解管理機械3を指定する。ステップ61に戻ると、ここで今股は2つめの欠陥リストを一次欠陥リストとして登録さる。登録された一次欠陥リストの内容は図7(b)に示す内容である。その後の動作は、前述の実施の形態1と同様である。その後の動作は、前述の実施の形態1と同様である。

【0046】この実施の形態3の欠陥管理情報再生方法 のフローチャートに従って、光ディスクから欠陥管理情報を再生する動作を行った時の、光ビックアップの動き 報を再生する動作を行った時の、光ビックアップの動き は区1のようになり、実施の形態1の場合と同じである ので、ここでは説明を報略する。

【0047】従来の欠陥管理情報再生方法では、欠陥管 理領域からの欠陥管理情報の再生はそれぞれの欠陥管理 領域毎に個別に行われており、そのために、第2欠陥管 理領域2、第4欠陥管理領域4から欠陥管理情報を再生 する際に、頭出しのため、一旦トラックジャンプをし て、光ビックアップを内周に移動させる必要があった。 【0048】上述したように、本発明の実施の形態3の 欠陥管理情報再生方法では、近接する第1欠陥管理領域 1と第2欠陥管理領域2の間の第1予備領域6と、第3 欠陥管理領域3と第4欠陥管理領域4の間の第2予備領 域7を、それぞれ欠陥領域と見なして、欠陥管理領域か ら欠陥管理情報を再生するための欠陥リストを複数準備 し、それらを一次欠陥リストに登録する。さらに再生し ようとする欠陥管理領域に応じて一次欠陥リストを変更 する。そして、この一次欠陥リストを参照しながら欠陥 管理情報を再生を行うことで、従来の欠陥管理情報再生 方法で発生していた第2欠陥管理領域2.第4欠陥管理 領域4から欠陥管理情報を再生する際の頭出しのための トラックジャンプを削除することができ、従来よりも短 い時間で欠陥管理情報を再生し、初期起動時間を領縮す ることができる。

【0049】(実施の形態4)次に本発明の実施の形態 4について説明する。図8は本発明の実施の形態4の欠 陥管環情報再生方法の処理手順を示すフローチャートで ある。また、図9は図8のステップ81で登録される二 次欠陥リストである。

【0050】以下、この図8、図9を用いて、本発明の 実施の形態4の動作について説明する。

【0051】本実施の形態4では、近接する第1欠陥管理領域1と第2欠陥管理領域2の間の第1予備領域6を

欠陥領域と見なして、欠陥管理領域から欠陥管理情報を 再生するための一つ目の欠陥リストとして準備し、同様 に近接する事う欠陥管理領域と多第4欠保管理域はの 間の第2予備領域7を欠陥領域と見なして、欠陥管理領域 域から欠陥管理情報を再生するための二つ目の欠陥リストとして整備しておく。

【0052】そして、図8のステップ81で再生する欠 随管理領域に合わせて用意したいずれかの欠陥リストを 二次欠陥リストとして登録する。その後のステップの動 作は前述の実施の形態2の動作と同じであるのでここで は関明を省略する。

[0053]この実施の形態4の欠陥管理情報再生方法のフローチャートに従って、光ディスクから欠陥管理情報を再生する動作を行った時の、光ピックアップの動きは図1のようになり、実施の形態1の場合と同じであるので、ここでは説明を憧密する。

【0054】 従来の火保容署情報再生方法では、欠陥管 理領域からの欠陥管理情報の再生はそれぞれの欠陥管理 領域物に開駅に行われていた、そのため、第2欠階管理 領域2、第4欠陥管理領域4から欠陥管理情報を再生す る前に頭出しのために、一旦トラックジャンプをして、 光ビックアップを内閣に移動させる必要があった。

【00551上途したように、本発明の実施の形態4の 欠陥管理情報再生方法では、近接する第1久階管理構設 1と第2久階管理領域2の配効第1千億領域6と、第3 欠陥管理領域3と第4欠能管理領域4の配の第2千億額 域7を、それぞれ欠陥領域2見なして、欠陥管理領域4 6、それぞれ欠陥領域2見なして、欠陥管理領域6 6、それらを二次欠陥リストにSLR情報1で登録す る。さらに再生しようとする欠陥管理領域6に応じて二次 欠陥32日を変する。そして、この二次次第0ストを 参照しながら欠陥管理情報を男生を行うことで、従来の 欠陥7年を開始4年生する際 の顕出しのためのトラックジャンプを削除することがで の顕出しのためのトラックジャンプを削除することがで き、従来よりも短い時間で欠陥管理情報を再生し、初期 足効齢間巻を得るとととができる。

【0056】なお、上述の実施の形態では、記録媒体と して光ディスクを例示して説明したが、これに限定され るものではなく、複数の欠陥管理領域を有する記録媒体 であれば何でも描わないことはいうまでもない。

【0057】なお、上述の実施の形態の説明において、 4つの次質管理領域が存在する記録媒体を例に説明を行ったが、欠略管理領域の数は4つに限定されるものでは なく、2つ以上であればいくつでも構わないことはいう までもない。

【0058】さらに、本発明は上述した実施の形態に限 定されるものではない。

[0059]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、欠

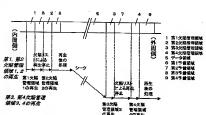
総管理情報を再生するための欠陥リストを備え、この欠陥リストを一次欠陥リストまたは二次欠陥リストを改 する。この一次欠陥リストまたは二次欠陥リストを用い て欠陥管理情報を再生することで、近接する複数の欠陥 管理領域から欠陥管理情報と再生する際の規比しのため のトラックジャンプを背除し、従来の欠陥管理情報再生 方法よりも短い時間で欠陥管理情報を再生することができる。

【図面の簡単を説明】

- 【図1】本発明の実施の形態1の欠陥管理情報再生方法 による欠陥管理情報再生の模式図
- 【図2】同、制御手順を示すフローチャート
- 【図3】同、登録する一次欠陥リストを示す図
- 【図4】本発明の実施の形態2の欠陥管理情報再生方法 の制御手順を示すフローチャート
- 【図5】同、登録する二次欠陥リストを示す図
- 【図6】本発明の実施の形態3の欠陥管理情報再生方法の制御手順を示すフローチャート
- 【図7】同、登録する一次欠陥リストを示す図

- 【図8】本発明の実施の形態4の欠陥管理情報再生方法の制御手順を示すフローチャート
- 【図9】同、登録する二次欠陥リストを示す図
- 【図10】DVD-RAM規格Version2.0規 定の領域のレイアウト概略図
- 【図11】従来の欠陥管理情報再生方法による欠陥管理 情報再生の模式図
- 【図12】同、制御手順を示すフローチャート 【符号の説明】
- 1 第1欠陥管理領域1
- 1 第1人間管理領域
- 2 第2欠陥管理領域2
- 3 第3欠陥管理領域3
- 4 第4欠陥管理領域4
- 5 データ領域
- 6 第1予備領域
- 7 第2予備領域8 第3予備領域
- 9 第4予備領域

【図5】



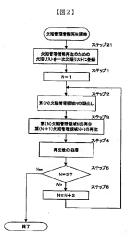
【図1】

二次欠陥リスト					
SLR					
1	30FA0				
1	30FB0				
1	265F80				
1	265F90				
1	265FA0				
1	265FB0				

[図3]

一次欠陥リスト

	30FA0			30FA3	30FA4	_30FA5	30FA6	30FA7
	30FA8	30FA9	30FAA	30FAB	30FAC	30FAD	30FAE	30FAF
	30FB0	30FB1	30FB2	30FB3	30FB4	30FB5	30FB6	30FB7
ı	30FB8	30FB9	30FBA	30FBB	30FBC	30FBD	30FBE	
	265F80	265F81	265F82	265F83	265F84	265F85	265F86	265F87
	265F88	265F89	265F8A	265F8B	265F8C	265F8D		265F8F
	265F90	265F91	265F92	265F93	265F94	265F95		265F97
	265F98	265F99	265F9A	265F9B	265F9C	265F9D		265F9F
	265FA0	265FA1	265FA2	265FA3	265FA4	285FA5		265FA7
	265FA8	265FA9	265FAA	265FAB	265FAC	265FAD		265FAF
	265FB0	265FB1	265FB2	265FB3			265FB6	
	265FB8	265FB9	265FBA				265FBE	285FBF
							IDL	2001 01



欠陰管理情報再生開始 ステップ41 欠陥管理情報再生のための 欠陥リストを二次欠陥リストに登録 ステップ1 N=1 ステップ2 第(N)欠陥管理循域Nの類出L ステップ3 第(N)欠陥管環領域Nの再生 第(N+1)欠陥管環領域N+1の再生 ステップ4 再生後の処理 ステップ5 You N=37 No ステップロ N=N+2 終了

【図4】

【図9】

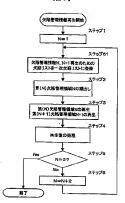
(a)第1,第2欠陥管理領域1、2 再生用の二欠陥リスト

SLR	
1	30FA0
1	30FB0

(b)第3,第4欠陥管理領域3、4 再生用の二欠陥リスト

SLR	
1	265F80
1	265F90
1	265FA0
1	265FB0

[図6]





(a)第1、第2欠陥管理領域1、2再生用の一次欠陥リスト

30FA0	30FA1	30FA2	30FA3	30FA4	30FA5	30FA6	30FA7
30FAB	30FA9	30FAA	30FAB	30FAC	30FAD	30FAE	30FAF
30FB0	30FB1	30FB2	30FB3	30FB4	30FB5	30FB6	30FB7
30FB8	30FB9	30FBA	30FBB	30FBC	30FBD	30FBE	30FBF

(b)第3. 第4欠陥管理領域3、4再生用の一次欠陥リスト

265F80	265F81	265F82	265F83	265F84	265F85	265F86	265F87
265F88	265F89	265F8A	265F8B	265FBC	265F8D	265F8E	265F8F
265F90	265F91	265F92	265F93	265F94	265F95	265F98	265F97
265F98	265F99	265F9A	265F9B	265F9C	265F9D	265F9E	265F9F
265FA0	265FA1	265FA2	265FA3	265FA4	265FA5	265FA6	265FA7
265FA8	265FA9	265FAA	265FAB	265FAC	265FAD	265FAF	265FAF
265FB0	265FB1	265FB2	265FB3	265FB4	265FB5	265FB6	265FB7
265FB8	265FB9	265FBA	265FBB	265FBC	265FBD	265FBE	265FBF

[図10]

		Sector Number	Number of Blocks
(内周側)			
Lead-in	DMA1	030F80h ~ 030F9Fh	2
Area	Reserved	030FA0h ~ 030FBFh	2
	DMA2	030FC0h ~ 030FDFh	2
+	Reserved	030FE0h ~ 030FFFh	2
Data Area	Data Area	031000h ~ 265F5Fh	
*	DMAS	265F60h ~ 265F7Fh	2
Lead-out	Reserved	265F80h ~ 265FBFh	4
Area	DMA4	265FC0h ~ 265FDFh	2
(外周側)	Reserved	265FE0h ~ 26601Fh	4
(A Live net)			

【図8】



[図11]

